PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

07-200380

(43)Date of publication of application: 04.08.1995

(51)Int.Cl.

GO6F 12/00 G06F 13/00 H04L 12/28

HO4N 7/173

(21)Application number: 06-245589

(71)Applicant: INTERNATL BUSINESS MACH CORP (IBM)

(22)Date of filing:

11.10.1994

(72)Inventor: GREENWOOD DAVID G

LINDQUIST DAVID B

(30)Priority

Priority number: 93 164174

Priority date: 09.12.1993

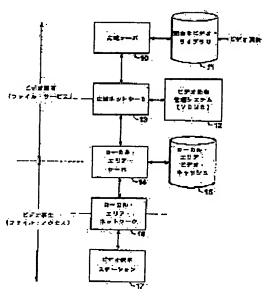
Priority country: US

(54) VIDEO FILE DISTRIBUTION SYSTEM AND METHOD

(57)Abstract:

PURPOSE: To provide a video distribution management system which delivers a video file to a local cache in a local area network that performs the service to the subset of a local display station via a common video library and a wide area network.

CONSTITUTION: A totally effective and economical video file distribution system is obtained by cooperation of a direct local cache access system of a video file, a scheduling type local cache access system that is scheduled in future and a velocity matching distribution system. Especially, the preface (head part) of a video file which is locally stored is instantaneously displayed in a local area network, and meanwhile the remaining part of the video file can be sent from a remote video library.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

11.10.1994

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

2579445

[Date of registration]

07.11.1996

[Number of appeal against examiner's decision of

rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

THIS PAGE BLANK (USPTO)

(19) 日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平7-200380

(43)公開日 平成7年(1995)8月4日

(51) Int.Cl. ⁵		識別記号	庁内整理番号	FI 技術表示箇所
G06F	12/00	545 F	8944-5B	
	13/00	351 E	7368-5B	
H04L	12/28			
H 0 4 N	7/173			
			7831-5K	H04L 11/00 310 Z
				審査請求 有 請求項の数12 OL (全 12 頁)
(21)出願番号		特願平6-245589		(71) 出願人 390009531
				インターナショナル・ビジネス・マシーン
(22)出顧日		平成6年(1994)10月11日		ズ・コーポレイション
				INTERNATIONAL BUSIN
(31)優先権主張番号		164174		ESS MASCHINES CORPO
(32)優先日		1993年12月9日		RATION

アーモンク (番地なし) (72)発明者 デーヴィッド・ジー・グリーンウッド アメリカ合衆国27514 ノースカロライナ

州チャペル・ヒル マラード・コート121

アメリカ合衆国10504、ニューヨーク州

(74)代理人 弁理士 合田 潔 (外2名)

最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 ビデオ・ファイル配布システムおよび方法

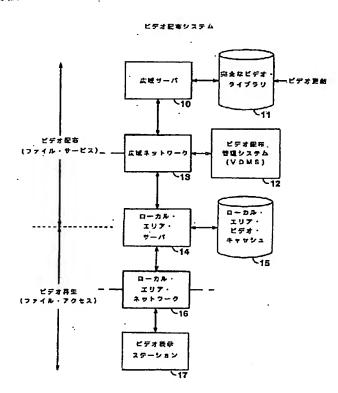
(57) 【要約】

(33)優先権主張国

【目的】 共用ビデオ・ライブラリと広域ネットワークを利用して、ローカル表示ステーションのサブセットにサービスするローカル・エリア・ネットワーク上でビデオ・ファイルをローカル・キャッシュに配送する、ビデオ配布管理システムを提供する。

米国(US)

【構成】 ビデオ・ファイルの直接ローカル・キャッシュ・アクセス方式、将来に予定されたスケジューリング 式ローカル・キャッシュ・アクセス方式、および速度整合配布方式があいまって、システム全体が効率的かつ経済的になる。特に、局所的に記憶されたビデオ・ファイルのプレフィス(ファイルの先頭部分)を、ローカル・エリア・ネットワーク上で即座に表示し、その間にビデオ・ファイルの残余部分を遠隔ビデオ・ライブラリから 伝送することができる。



【特許請求の範囲】

【請求項1】複数のビデオ・ファイルを記憶するための 少なくとも1つの共用ビデオ・ファイル・ライブラリ と、

前記共用ビデオ・ファイル・ライブラリに接続され、前 記ビデオ・ファイルの実時間再生速度よりも低速度での 前記ビデオ・ファイルの伝送を支援することができる、 バックボーン広域ネットワークと、

前記ビデオ・ファイルを表示するための複数の表示ステーションに前記広域ネットワークを接続し、前記ビデオ・ファイルの実時間再生速度での前記ビデオ・ファイルの伝送を支援することができる、少なくとも1つのローカル・エリア・ネットワークと、

前記少なくとも1つのローカル・エリア・ネットワークに接続され、前記ビデオ・ファイルのうちの選択されたビデオ・ファイルを記憶するためのローカル・ビデオ・キャッシュと、

選択されたビデオ・ファイルの全体または一部を、前記 広域ネットワークを介して前記共用ビデオ・ファイル・ ライブラリから前記ローカル・ビデオ・キャッシュに伝 送する手段と、

要求に応じて、選択されたビデオ・ファイルを、前記ローカル・ビデオ・キャッシュから前記表示ステーションに伝送する手段とを含むビデオ・ファイル配布システム。

【請求項2】前記ビデオ・ファイルを、実時間再生速度で前記ローカル・エリア・ネットワーク上を伝送される該ファイルの先頭部分(プレフィス)である第1の部分と、前記広域ネットワーク上を前記ビデオ・ファイル全体の再生時間中に前記広域ネットワークの伝送速度で伝送される該ファイルの残余部分である第2の部分の、2つの部分に分割する手段を含む、請求項1に記載のビデオ・ファイル配布システム。

【請求項3】前記ビデオ・ファイルそれぞれの使用統計 を監視する手段と、

前記使用統計に応じて、ビデオ・ファイルのプレフィス を前記共用ライブラリから前記ローカル・キャッシュに 転送する手段とを含む、請求項2に記載のビデオ・ファ イル配布システム。

【請求項4】前記ビデオ・ファイルそれぞれの使用統計 を監視する手段と、

前記使用統計に応じて、ビデオ・ファイルを前記共用ライブラリから前記ローカル・キャッシュに転送する手段とを含む、請求項1に記載のビデオ・ファイル配布システム。

【請求項5】要求に応じて、前記表示ステーションのうちの任意の1つによって、前記ローカル・キャッシュ内の完全なビデオ・ファイルまたは部分的なビデオ・ファイルへの完全なアクセスを提供する手段を含む、請求項4に記載のビデオ・ファイル配布システム。

【請求項6】要求されたファイル表示時間以前に、ビデオ・ファイルを前記共用ライブラリから前記ローカル・キャッシュに配布するスケジューリング手段を含む、請求項1に記載のビデオ・ファイル配布システム。

【請求項7】複数のビデオ・ファイルを記憶するための 少なくとも1つの共用ビデオ・ファイル・ライブラリ と、

前記共用ビデオ・ファイル・ライブラリに接続され、前 記ビデオ・ファイルの実時間再生速度よりも低速度での 前記ビデオ・ファイルの伝送を支援することができる、 バックボーン広域ネットワークと、

前記ビデオ・ファイルを表示するための複数の表示ステーションに前記広域ネットワークを接続し、前記ビデオ・ファイルの実時間再生速度での前記ビデオ・ファイルの伝送を支援することができる、少なくとも1つのローカル・エリア・ネットワークと、

前記少なくとも1つのローカル・エリア・ネットワークに接続され、前記ビデオ・ファイルのうちの選択されたビデオ・ファイルを記憶するためのローカル・ビデオ・キャッシュと、を含むビデオ・ファイル配布システムにおいて、

選択されたビデオ・ファイルの全体または一部を、前記 広域ネットワークを介して前記共用ビデオ・ファイル・ ライブラリから前記ローカル・ビデオ・キャッシュに伝 送する段階と、

要求に応じて、選択されたビデオ・ファイルを前記ロー カル・ビデオ・キャッシュから前記表示ステーションに 伝送する段階とを含むビデオ・ファイル配布方法。

【請求項8】前記ビデオ・ファイルを、実時間再生速度で前記ローカル・エリア・ネットワーク上を伝送される該ファイルの先頭部分(プレフィス)である第1の部分と、前記広域ネットワーク上を前記ビデオ・ファイル全体の再生時間中に前記広域ネットワークの伝送速度で伝送される該ファイルの残余部分である第2の部分の、2つの部分に分割する段階を含む、請求項7に記載の方法

【請求項9】前記ビデオ・ファイルそれぞれの使用統計 を監視する段階と、

前記使用統計に応じて、ビデオ・ファイルのプレフィス を前記共用ライブラリから前記ローカル・キャッシュに 転送する段階とを含む、請求項8に記載の方法。

【請求項10】前記ビデオ・ファイルそれぞれの使用統 計を監視する段階と、

前記使用統計に応じて、ビデオ・ファイルを前記共用ライブラリから前記ローカル・キャッシュに転送する段階とを含む、請求項7に記載の方法。

【請求項11】要求に応じて、前記表示ステーションのうちの任意の1つによって、前記ローカル・キャッシュ内のビデオ・ファイルまたはビデオ・ファイル・プレフィスへの完全なアクセスを提供する段階を含む、請求項

10に記載の方法。

【請求項12】要求されたファイル表示時間以前に、ビデオ・ファイルを前記共用ライブラリから前記ローカル・キャッシュに配送するスケジューリングする段階を含む、請求項7に記載の方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は、マルチメディア・ファイルの配布に関し、より詳細には、既存の広域ネットワークおよびローカル・エリア・ネットワークを利用して、そのようなファイルの集中レポジトリ(repositor y:データ・ディクショナリのスーパセット)からマルチメディア・ファイルを配布することに関する。

[0002]

【従来の技術】マルチメディア・ファイル配布システムは、使用可能な分散マルチメディア・インフラストラクチャを欠くために、ローカル・エリア・ネットワーク・システム(LAN)に留まっている。既存の広域ネットワーク(WAN)では、特にネットワーク待ち時間、ジッタ、および制限された処理能力などのネットワークに関係する問題のために、ビデオ・ファイルの遠隔再生を支援するには使用可能帯域が不十分である。その結果、典型的な解決方法は、広く分散するユーザに妥当な速ののアクセスを提供するために、地理的に分散した多数の位置にビデオ・ファイルの大きなライブラリを維持するものである。

[0003]

【発明が解決しようとする課題】ローカル配布設備に加えてそのような多数のビデオ・ライブラリを作成し保守するコストは、ほとんどのユーザにとってしばしば法外なものとなる。この法外なコストに加えて、そのようなビデオのローカル配布の表示および管理のスケジューリングが難しいため、ビデオ配布システムはまれで非効率になっている。

[0004]

【課題を解決するための手段】本発明の実施例によれば、広い地理的領域にわたるビデオ・ファイルの配布はローカル・ビデオ・キャッシュを利用し、そのようなヴェイルのローカル・キャッシュへの配布を対したです。高速のローカル・エリア・ネットワークは、ローカル・エリア・オークを局所によりの正さないでき、同時により低速のないにできないでき、同時により低速のないにですができる。よりはは、ビデオ・ファイルへのユーザ・アクセスは、要求およびファイルの異なるアルゴリズムのうちの1つを利用する。たえな、ファイルがすでにローカルで使用可能な場合は、ユ

ーザは現在使用可能なローカル・エリア・ネットワーク 設備を介して完全なアクセス(走査、再生、巻戻し、多 重表示)を得ることができる。将来のアクセス時間が要 求中で指定される場合は、表示前に任意の都合のよい時 間に遠隔ファイルをローカル・キャッシュに転送するよ うスケジューリングすることができる。最後に、ローカ ル・キャッシュ内にないビデオ・ファイルが要求中で指 定される場合は、即座にビデオ・ファイルの「プレフィ ス(preface)」がローカル・キャッシュに転送され る。プレフィスとは、本来前置きないし先頭部を意味す るが、ここではビデオ・ファイルの所定の先頭部分を指 す。このプレフィルは、ビデオ・ファイルの残余部分 (balance) をローカル・キャッシュに転送するのに要 する時間を、ビデオ・ファイル全体を再生するための時 間と釣り合わせるのにちょうど十分な長さの再生時間を 有する。この最後のファイル・アクセスは、「速度整合

【0005】本発明において使用されるアクセス・アルゴリズムの組合せは、1つまたは複数の遠隔ビデオ・ファイル・ライブラリからビデオ・ファイルにアクセスし、比較的低速の広域ネットワークを介して、妥当なストで、広く分散した地理的領域にこれらのビデオ・ファイルを配送するための効率的な戦略をもたらす。3つのアルゴリズムが、高使用度ビデオ・キャッシング戦略を使用することによって結合できる。つまり、最も頻繁にアクセスされたビデオ・ファイルと最も新しくアクセスされたビデオ・ファイルを、最も公算の高いユーザ(すなわち最も公算の高いことが予想される要求)にサ

(speed match) 」再生と呼ばれる。

(すなわち最も公算の高いことが予想される要求) にサービスするローカル・キャッシュにロードすることができる。より重要なことであるが、実際のファイル要求を受け取った後、速度整合再生アルゴリズムを使用して、ビデオ・ファイルの残余部分を続いて適時に伝送することができるので、そのような最も頻繁にアクセスされたビデオ・ファイルのプレフィスだけを、ローカル・キャッシュにロードすればよい。

【0006】本発明のビデオ配布管理システム(VDMS)により、広域ネットワークを介したビデオ配布が経済的にも技術的にも実用的になる。高速のローカル・エリア・ネットワークを介してローカル・キャッシュから実時間のファイル・アクセスが提供され、一方、より低速の広域ネットワークを介して、ローカル・エリア・キャッシュへのスケジューリング式配布または「速度整合」配布により、非実時間のファイル処理が提供される。すべての要求がこの技法で満たされるわけではないが、ビデオ配布システムが技術的にも経済的にも実現可能なものとなるように、妥当な長さの時間内に十分な数の要求を満たすことができる。

[0007]

【実施例】具体的に図1を参照すると、広域ネットワーク(WAN13)と少なくとも1つのローカル・エリア

・ネットワーク(LAN16)とを含む対話式ビデオ配 布システムの全体的ブロック図が示されている。WAN 13は、"SNA/LU6.2 Reference:Peer Protocols"と題す るIBM刊行物(1990年)に記載されているSNA /LU6. 2や、D・カマー (Comer) 著 "Internetwor king with TCP/IP"、Prentice Hall、米国ニュージャー ジー州 Englewood Cliffs (1988年) に記載されて いるTCP/IPなどの標準的な広域ネットワーク・プ ロトコルを使用して通信が可能な、当技術分野で周知の タイプの2地点間データ・パケット伝送システムまたは 交換データ・パケット伝送システムである。LAN16 は、R. J. サイプサー (Cypser) 著 "Communication for Cooperating Systems: OSI, SNA and TCP/IP", Addis on-Wesley、New York (1991年) に開示されている NetBIOSやTCP/IPなどの標準的なローカル ・エリア・ネットワーク・プロトコルを使って通信が可 能な、イーサネットやトークン・リングなどのバックボ ーンまたはリング構成の高速データ相互接続システムで ある。LAN16は、ビデオ再生と整合する速度で広帯 域ビデオ・データを搬送することができるが、WAN1 3は通常、必要な速度でデジタル・ビデオ・データを搬 送することができない。

【0008】ライブラリ11など1つまたは複数の集中 ビデオ・ライブラリは、要求に応じて(on demand)、 サーバ10などの広域サーバを介してWAN13に接続 される。このサーバは、WAN13によってサポートさ れるが一般にビデオ再生とは整合しない転送速度で、ビ デオ・ファイルをライブラリ11からWAN13に送 る。ローカル・エリア・ネットワーク16は、高速のL AN16と低速のWAN13との間のインターフェース を形成するローカル・エリア・サーバ14を介してWA N13に適切に接続される。ローカル・エリア・キャッ シュ記憶機構15は、ローカル・エリア・サーバ14に 接続され、ビデオ・ライブラリ11からのビデオ・ファ イルのコピーの全体または一部分用のローカル記憶機構 を提供する。キャッシュ15内のビデオ・ファイルは、 LAN16上のステーション17などのビデオ表示ステ ーションに対話式にかつ実時間で配送できる。もちろ ん、LAN16は、ステーション17など多数のビデオ 表示ステーション17にサービスし、そのような他のす べてのビデオ表示ステーションも同様に、ビデオ・ファ イルをキャッシュ15から対話式にかつ実時間で受け取 ることができる。同様にWAN13は、LAN16と同 様に、サーバ14などのローカル・エリア・サーバに接 続されたキャッシュ15など、そのネットワーク自体の ローカル・エリア・ビデオ・キャッシュを利用する他の ローカル・エリア・ネットワークにサービスする。ビデ オ・ライブラリ11、WAN13、およびそれぞれロー カル・エリア・サーバ14およびローカル・エリア・キ ャッシュ15によってサービスされ、それぞれ複数の表 示ステーション17にサービスするこれらすべてのロー カル・エリア・ネットワークがあいまって、図1に示し たビデオ配布システムを構成する。

【0009】図1のビデオ配布管理部分は、ファイル・ サービス機能を提供し、ビデオ・ライブラリ11、広域 サーバ10、WAN13、およびビデオ配布管理システ ム12からなる。ビデオ再生部分は、対話式ビデオ・ア クセスを提供し、ローカル・エリア・サーバ14、LA N16、ローカル・エリア・ビデオ・キャッシュ15、 およびステーション17など複数のビデオ表示ステーシ ョンを含む。ローカル・エリア・サーバ14は、高速の LAN16と低速のWAN13の間の速度変換インター フェースとして働く。以下で詳しく述べるように、ビデ 才配布管理システム(VDMS)12は、WAN13に 接続されたLAN16などのすべてのLANに接続され た、ステーション17などのすべてのビデオ表示ステー ションから要求を受け取り、ライブラリ11からビデオ ·ファイルをローカル・キャッシュ15にWAN13の 伝送速度でダウンロードすることによって、対話式のビ デオ・ファイル再生を提供し、続いてこの同じファイル のビデオ再生をローカル・キャッシュ15からLAN1 6を介してステーション17に対話式に実時間で提供す る。

【〇〇10】図2では、図1のビデオ配布管理システム (VDMS) 12の全体的フローチャートが示されてい る。図2のフローチャートは、開始段階20で開始し、 判断段階21に移って、図1のビデオ配布システムに接 続されたステーション17などいずれかのステーション からのビデオ要求をVDMS12が受け取ったかどうか を判定する。ビデオ要求を受け取っていない場合は、段 階22に移って、図1のキャッシュ15などのローカル ・ビデオ・キャッシュにおける最近の活動状態に関する 情報を集め、段階23で、後で参照するためにそれを記 憶する。そのようなキャッシュの活動は、たとえば、各 ビデオ・ファイルがアクセスされた回数をカウントし、 各ビデオ・ファイルがアクセスされた日時を記録するこ とによって監視することができる。他の順序付けアルゴ リズムを使って最も活動的なビデオ・ファイルを選択す ることもできる。現在各キャッシュ内にある、すべての ビデオ・ファイルに関する1組の識別子を最も活動的な ものから最も活動的でないものへと順序付けることによ り、そのキャッシュから削除すべき候補を決定すること ができる。キャッシュ内に現在ビデオ・ファイルに関す る要求がない場合、(余り使用されない常駐ファイルを 除去することによって)キャッシュ内にスペースを作る ことが必要になったなら、これらの「キャッシュ統計」 を後で使用することができる。この情報は、後述するよ うに、スケジューリング式ビデオ再生および速度整合ビ デオ再生のいずれにも使用される。段階23でキャッシ ュ統計を更新した後、判断段階21に戻って、次のビデ オ要求の受け取りを待ち、あるいは前述の段階22におけるキャッシュ監視プロセスを繰り返す。

【0011】判断段階21でビデオ要求があると判定された場合は、判断段階24に移って、その要求がビデオ・ファイルを即座に表示することを求めるものか、それともビデオ・ファイルを将来表示するスケジューリングを求めるものかを判定する。要求がビデオ・ファイルを将来表示するスケジューリングを求めるものである場合は、後で図3のフローチャートに関して詳細に述べるように、段階25に移って将来のビデオ再生のスケジュールをたてる。

【0012】判断段階24で要求が即座に表示すること を求めるためのものであると判定された場合は、判断段 階26に移って、要求元のLAN16に対応するローカ ル・エリア・ネットワークにサービスするキャッシュ1 5に対応するローカル・キャッシュ内に、要求されたビ デオ・ファイルがあるかどうかを判定する。ビデオ・フ ァイルがそのローカル・キャッシュ内にある場合は、判 断段階27に移って、ビデオ・ファイル全体がローカル キャッシュ内にあるか、それともビデオ・ファイルの プレフィスだけがローカル・キャッシュ内にあるかを判 定する。本発明においては、ビデオ・ファイルのプレフ ィスは、そのビデオ・ファイルの先頭部分であり、ステ ーション17などのユーザ・ステーションで実時間で表 示する際に、ビデオを連続して中断なしに再生できるよ うにビデオ・ファイルの残余部分をWAN13を介して 遠隔ライブラリ11からローカル・キャッシュに伝送す るのに十分な持続時間を有する。そのようなプレフィス のサイズの計算は、図5に詳しく示されており、以下に 詳しく述べる。

【0013】判断段階27でファイルのプレフィスだけ でなく、ビデオ・ファイル全体がローカル・キャッシュ 内にあると判定された場合は、段階28に移って、相互 接続ローカル・エリア・ネットワークを介してローカル ・キャッシュからユーザ・ステーションに、対話式で実 時間のビデオ・ファイル再生を完全に行うことができ る。対話式で実時間の再生には、一時停止、巻戻し、連 続ビデオ再生と整合した速度での同じビデオ・ファイル の多重表示などが含まれる。段階27で、ビデオ・ファ イルのプレフィスだけがローカル・キャッシュ内にある と判定された場合は、段階29に移って、そのビデオ・ ファイルに関していわゆる「速度整合」再生が行われ る。図4に関連して詳細に述べるように、速度整合再生 は、ビデオ・ファイルの最初の部分を対話式に表示する 一方で、そのピデオ・ファイルの残余部分をライブラリ 11からWAN13を介してローカル・ビデオ・キャッ シュに配送することを含む。判断段階26で、要求され たビデオ・ファイルがローカル・キャッシュ内にないと 判定された場合は、段階29と同じ速度整合再生アルゴ リズムが用いられるが、ビデオ・ファイルの残余部分を

伝送する前に、プレフィスの初期伝送が表示のために必 要である。

【0014】図2のフローチャートのビデオ配布管理システムの多重戦略により、既存のローカル・エリア・ネットワークの高速アクセス能力が既存の広域ネットワークより低速度の配布能力と整合されて、本発明による経済的なビデオ配布システム全体が提供される。

【0015】図3には、図2の段階25で示されたスケ ジューリング式ビデオ再生処理のフローチャートが示さ れている。図3において、スケジューリング式再生処理 は開始段階30で始まり、段階31に移って、スケジュ ーリング式再生要求を受け取る。この要求は、必要とさ れるビデオ・ファイルの名前、日付、時間などの属性に よってパラメータ化され、図1のステーション17など の表示ステーションからLAN16などのローカル・エ リア・ネットワークを介して、サーバ14などのローカ ル・エリア・サーバを通じて図1のビデオ配布管理シス テム12に送られる。図3の判断段階32に移って、図 1の要求ビデオ・ファイルがローカル・キャッシュ内に あるかどうかを判定する。この判定は、VDMS12内 のすべてのローカル・エリア・キャッシュの内容の記録 を維持するか、あるいは要求の受取りに応じてローカル ・エリア・キャッシュに照会することによって行うこと ができる。

【〇〇16】恐らくは以前のユーザがこのビデオ・ファ イルを要求しているが、このファイルがキャッシュから まだ削除されていないことに応じて、要求されたビデオ ・ファイルがすでにローカル・キャッシュ内にある場合 は、段階39に移って、要求側表示ステーションが、い つでも、特にビデオ要求で示された時間に、ローカル・ キャッシュ内のビデオ・ファイルへの完全な対話式アク セスを与えられる。次に、終了段階40でこのプロセス を終了することができる。しかし、判断段階32で要求 を受け取ったときに要求ビデオ・ファイルがローカル・ キャッシュ内にないと判定された場合は、判断段階33 に移って、ビデオ・ファイルをライブラリ11から図1 のキャッシュ15と類似のローカル・キャッシュに伝送 するのに十分な帯域が、スケジューリングを満たすのに 十分な時間に、WAN13において使用可能かどうかを 判定する。段階33でスケジューリングを満たす時間に ビデオ・ファイルを伝送するのに十分な帯域が使用可能 でないと判定された場合は、段階37に移って、要求の 拒否または代替スケジュールを要求ステーションに戻 す。次いで終了段階40でこのプロセスは終了する。

【0017】判断段階33で要求ビデオ・ファイルをライブラリ11からローカル・キャッシュに伝送するのに十分な帯域がWAN13において使用可能であると判定された場合は、判断段階34に移って、(図1のキャッシュ15のような)ローカル・キャッシュ内に要求されたビデオ・ファイルを保持するのに十分な記憶容量が残

っているかどうかを判定する。判断段階34でローカル ・キャッシュ内の使用可能な記憶容量が不十分であると 判定された場合は、段階36に移って、キャッシュ統計 段階38から提供されるキャッシュ統計を使って、要求 されたビデオ・ファイル用の「スペースを作る」ために 最も活動的でないどのファイルが削除できるかを判定す る。このキャッシュ統計は、図2の段階22と段階23 によって示されるように生成および更新され、ビデオ・ ファイル活動の順序付きリストを含む。新しく要求され たビデオ・ファイル用のスペースを作るには、最も活動 的でないファイルを削除すべきであり、またそうするこ とができる。このようにして、ビデオ・キャッシュは常 に、最も頻繁に要求されかつ最も新しくアクセスされた ファイルを含むようになる。段階36で要求されたビデ オ・ファイルを保持するのに十分なスペースが作り出せ ると判定された場合は、段階35に移って、必要とされ るビデオ・ファイルの転送のスケジューリングを実際に 行う。一方、十分な記憶スペースが作り出せない場合 は、段階37に移って、要求の拒否を戻す。終了段階4 0でこのプロセスは終了する。

【〇〇18】判断段階34で要求されたビデオ・ファイ ルを保持するのに十分な記憶容量がローカル・キャッシ ュ内にあると判定された場合は、段階35に移って、ビ デオ・ファイル転送のスケジューリングを行う。このス ケジューリングは、予定した表示時間前にビデオ・ファ イルが到着することを保証し、同時にWAN13の使用 を最適化するように設計される。ビデオ・ファイルがロ ーカル・キャッシュ内にあれば、段階39に移って、要 求ユーザがビデオ・ファイルに対する完全なアクセスを 与えられる。その後、終了段階40でこのプロセスは終 了する。ビデオ・ファイル転送のためにWAN13の利 用を最適化する際、いくつかの表示ステーションからの いくつかの予定されたビデオ要求が同時に未処理となっ ていることがある。WAN13がめったに遊休状態にな らず、それでも各スケジュールが満たされるように未処 理の転送を適切にスケジューリングすることによって、 ビデオ・ファイルを転送するために必要なWAN13の 使用の重複に対処することができる。

【0019】図3のスケジューリング式ビデオ再生処理によって、図1の広域ネットワーク13の使用が最適化され、同時に遠隔ビデオ・ライブラリ11の使用が経済的に実現可能になることは明らかである。後で述べるように、このスケジューリング式ビデオ再生を、図4のフローチャートに関して後で考察する速度整合処理と組み合わせて、システム全体の効率をさらに高めることができる。

【0020】図4に、図2の段階29に関して全般的に述べた、いわゆる「速度整合再生」のフローチャートが示されている。開始段階40で開始し、段階41に移って、図1のビデオ配布管理システム12においてビデオ

要求を受け取る。判断段階42で、要求ビデオ・ファイルがローカル・キャッシュ内にあるかどうかを判定する。要求ビデオ・ファイルがローカル・キャッシュ内にある場合は、段階43に移って、完全なビデオ・ファイルがキャッシュ内にあるか、それともそのビデオ・リフィスだけがキャッシュ内にあかたせでがあるが、ロファイルのプレフィスだけがキャッシューザ・ステーション・コーザ・ステーション・ファイルの残余部分を中断ないてビデオ・ファイルの残余部分を高ライブラリ11からWAN13を介してローカル・ビデオ・ファイルの残余部分を高ライブラリ11からWAN13を介してローカル・ビデオ・ファイルの大きに送するのに十分な持続時間を有する、適切ャーイズを計算するためのプロセスは、図5のフローチャーイズを計算するためのプロセスは、図5のフローチャートに示されており、後で説明する。

【0021】判断段階43でローカル・キャッシュ内に 完全なビデオ・ファイルが存在すると判定された場合 は、即座に段階54に移って、ユーザにビデオ・ファイ ルに対する完全なアクセスを与える。次いで、終了段階 55でこのプロセスは終了する。しかし、ローカル・キ ャッシュ内にプレフィスだけが保持されている場合は、 判断段階44に移って、プレフィスのサイズと整合する 速度でビデオ・ファイルの残余部分を伝送するのに十分 な帯域がWAN13において現在使用可能かどうかを判 定する。判定段階44で現在使用可能な帯域が不十分で あると判定された場合は、段階45に移って、WAN1 3において現在使用可能な帯域と一致する適切なプレフ ィスのサイズを計算しなおす。十分な帯域が使用可能で あると判定された場合は、判断段階46に移って、ビデ オ・ファイルの残余部分を保持するのに十分なローカル ・キャッシュ記憶容量があるかどうかを判定する。その 後このプロセスは、段階45からの場合と同様に進行す

【0022】段階42で、要求されたビデオ・ファイル がローカル・キャッシュ内にないと判定された場合は、 段階45に移って、図5に関して考察するように、WA N13上の使用可能帯域と、ビデオ・ファイルのサイズ と、ビデオ・ファイルがユーザ・ステーションで再生さ れる速度の関係を利用して、速度整合再生に必要なプレ フィスのサイズを決定する。段階45でプレフィスのサ イズが計算されると、判断段階46に移って、キャッシ ュ内にまだプレフィスがない場合にはビデオ・ファイル 全体を、あるいはキャッシュ内にすでにプレフィスがあ る場合にはビデオ・ファイルの残余部分を収容するのに 十分なローカル・キャッシュ記憶容量があるかどうかを 判定する。ローカル・キャッシュがピデオ・ファイルを 記憶するのに不十分であると判定された場合は、段階 4 8に移って、図3の段階36で詳しく説明したように、 段階47からのキャッシュ統計を利用して、ローカル・ キャッシュ内でスペースを回復する。しかしながら、速 度整合再生処理を使用するときは、最も活動的でないビデオ・ファイル全体を削除する必要はない。削除すべきファイルのプレフィスをキャッシュ内に保持し、ファイルの残余部分だけを削除すれば、ビデオ配布システム全体の性能がさらに高まる。そのビデオ・ファイルに関する後続の要求が生じると、キャッシュ内でプレフィスが見つけられ、再生のための即座のアクセスが可能になる。実際には、遠隔ビデオ・ライブラリ11への基本的にトランスペアレントなローカル・エリア・アクセスを提供するために、速度整合と直接ビデオ・キャッシュ検索の混成技法を使用することができる。

【0023】段階48で要求されたビデオ・ファイルを 保持するのに十分なスペースを使用可能にすることがで きると判定された場合は、段階49に移って、プレフィ スの転送を実際に行う。一方、段階48で十分な記憶容 量を作り出すことができない場合は、段階51に移って 要求の拒否が戻される。次に、終了段階55でこのプロ セスは終了する。判定段階46でビデオ・ファイルを保 持するのに十分な記憶容量がローカル・キャッシュ内に あると判定された場合、あるいは段階48でスペースの 確保に成功した場合は、段階49に移って、要求された ビデオ・ファイルのプレフィスの転送が実際に行われ る。一方、(段階42と43によって)プレフィスがす でにローカル・キャッシュ内にある場合は、この段階を スキップし、プロセスは段階50および52に進む。ビ デオ・ファイルのプレフィスを転送するには、上記カマ 一の著書に記載されている、TCP/IP通信プロトコ ルとのソケット・プログラミング・インターフェースを 利用する技法など、当技術分野で周知のどんなファイル 転送方法を利用することもできる。

【0024】遠隔ビデオ・ライブラリ11からWAN13を介してローカル・キャッシュ15へのビデオ・ファイルのプレフィスの転送を完了した後、2つの動作が同時に行われる。段階52に移って、ユーザがビデオ・ファイルのプレフィスに対する完全なアクセスを与えられ、同時に段階50に移って、要求されたビデオ・ファイルの残余部分の転送が開始される。ユーザは、プレフィスとすでにローカル・ビデオ・キャッシュに転送済みのビデオ・ファイルの残余部分とに対する完全なアクセ

Sizepreface=Sizexx (Rateplayback-RateTransfer) / Ra

t e playback

【〇〇27】このプレフィスのサイズの値は、段階77で図5の速度整合段階53に戻される。終了段階78でこのプロセスは終了する。

【 O O 2 8 】まとめとして、本発明の構成に関して以下 の事項を開示する。

【0029】(1)複数のビデオ・ファイルを記憶するための少なくとも1つの共用ビデオ・ファイル・ライブラリと、前記共用ビデオ・ファイル・ライブラリに接続され、前記ビデオ・ファイルの実時間再生速度よりも低

スを有する。これにより、図1のステーション17などのユーザ・ステーションにおいて、ビデオ・ファイルの実時間連続再生が行えるようになる。段階50で、ローカル・キャッシュへのビデオ・ファイルの残余部分の転送を開始した後、段階53に移って、現在ローカル・キャッシュ内にある部分を超過しないビデオ・ファイルの残余部分に対するアクセスがユーザに与えられる。このようにして、ユーザは、ファイルが実際にローカル・キャッシュに転送されると、終了段階55でローカル・キャッシュに転送されると、終了段階55でこのプロセスは終了する。

【0025】図5には、図4の段階45で利用したプレ フィス計算アルゴリズムのフローチャートが示されてい る。開始段階70で開始し、段階71に移ってファイ ル"X"のプレフィスのサイズに関する要求を受け取る。 プレフィスのサイズを計算するために、段階72に移っ て、ビデオ・ファイル"X"に関する情報をデータ記憶装 置フ3から得る。データ記憶装置フ3はもちろん、図1 のライブラリ11に新しいビデオ・ファイルが追加され またはそれから除去されるとき、絶えず更新される。こ の情報には、なかんずく、要求されたビデオ・ファイル のサイズ、およびファイルの実時間表示を行うためにそ のファイル"X"にアクセスしなければならない速度(R ATED、但しDは再生を表す)が含まれる。その後、段 階74で、WAN13(図1)の状態に関する情報がデ 一タ記憶装置75から得られる。記憶装置75内の情報 は、WAN13の全体または一部を操作するホスト・コ ンピュータあるいはそのノードによって、またはネット ワーク内の他の機構によって提供され、時刻(TO D)、ネットワーク負荷、混雑状態およびその他のトラ フィック依存パラメータによって変動する。この情報は 絶えず更新され、なかんずく、識別されたビデオ・ファ イル"X"をWAN13を介してライブラリ11からロー カル・キャッシュ15に伝送できる速度(RATET、 但し、Tは転送を表す)を含む。

【0026】段階72および74で得られる情報を段階76で使用して、次式にしたがってプレフィスのサイズを計算する。

速度での前記ビデオ・ファイルの伝送を支援することができる、バックボーン広域ネットワークと、前記ビデオ・ファイルを表示するための複数の表示ステーションに前記広域ネットワークを接続し、前記ビデオ・ファイルの実時間再生速度での前記ビデオ・ファイルの伝送を支援することができる、少なくとも1つのローカル・エリア・ネットワークと、前記少なくとも1つのローカル・エリア・ネットワークに接続され、前記ビデオ・ファイルのうちの選択されたビデオ・ファイルを記憶するため

のローカル・ビデオ・キャッシュと、選択されたビデオ・ファイルの全体または一部を、前記広域ネットワークを介して前記共用ビデオ・ファイル・ライブラリから前記ローカル・ビデオ・キャッシュに伝送する手段と、要求に応じて、選択されたビデオ・ファイルを、前記ローカル・ビデオ・キャッシュから前記表示ステーションに伝送する手段とを含むビデオ・ファイル配布システム。

(2)前記ビデオ・ファイルを、実時間再生速度で前記ローカル・エリア・ネットワーク上を伝送される該ファイルの先頭部分(プレフィス)である第1の部分と、前記広域ネットワーク上を前記ビデオ・ファイル全体の再生時間中に前記広域ネットワークの伝送速度で伝送される該ファイルの残余部分である第2の部分の、2つの部分に分割する手段を含む、上記(1)に記載のビデオ・ファイル配布システム。

(3) 前記ビデオ・ファイルそれぞれの使用統計を監視する手段と、前記使用統計に応じて、ビデオ・ファイルのプレフィスを前記共用ライブラリから前記ローカル・キャッシュに転送する手段とを含む、上記(2)に記載のビデオ・ファイル配布システム。

(4) 前記ビデオ・ファイルそれぞれの使用統計を監視する手段と、前記使用統計に応じて、ビデオ・ファイルを前記共用ライブラリから前記ローカル・キャッシュに転送する手段とを含む、上記(1)に記載のビデオ・ファイル配布システム。

(5)要求に応じて、前記表示ステーションのうちの任意の1つによって、前記ローカル・キャッシュ内の完全なビデオ・ファイルまたは部分的なビデオ・ファイルへの完全なアクセスを提供する手段を含む、上記(4)に記載のビデオ・ファイル配布システム。

(6)要求されたファイル表示時間以前に、ビデオ・ファイルを前記共用ライブラリから前記ローカル・キャッシュに配布するスケジューリング手段を含む、上記

(1) に記載のビデオ・ファイル配布システム。

(7) 複数のビデオ・ファイルを記憶するための少なく とも1つの共用ビデオ・ファイル・ライブラリと、前記 共用ビデオ・ファイル・ライブラリに接続され、前記ビ デオ・ファイルの実時間再生速度よりも低速度での前記 ビデオ・ファイルの伝送を支援することができる、バッ クボーン広域ネットワークと、前記ビデオ・ファイルを 表示するための複数の表示ステーションに前記広域ネッ トワークを接続し、前記ビデオ・ファイルの実時間再生 速度での前記ビデオ・ファイルの伝送を支援することが できる、少なくとも1つのローカル・エリア・ネットワ 一クと、前記少なくとも1つのローカル・エリア・ネッ トワークに接続され、前記ビデオ・ファイルのうちの選 択されたビデオ・ファイルを記憶するためのローカル・ ビデオ・キャッシュと、を含むビデオ・ファイル配布シ ステムにおいて、選択されたビデオ・ファイルの全体ま たは一部を、前記広域ネットワークを介して前記共用ビ デオ・ファイル・ライブラリから前記ローカル・ビデオ・キャッシュに伝送する段階と、要求に応じて、選択されたビデオ・ファイルを前記ローカル・ビデオ・キャッシュから前記表示ステーションに伝送する段階とを含むビデオ・ファイル配布方法。

(8) 前記ビデオ・ファイルを、実時間再生速度で前記ローカル・エリア・ネットワーク上を伝送される該ファイルの先頭部分(プレフィス)である第1の部分と、前記広域ネットワーク上を前記ビデオ・ファイル全体の再生時間中に前記広域ネットワークの伝送速度で伝送される該ファイルの残余部分である第2の部分の、2つの部分に分割する段階を含む、上記(7)に記載の方法。

(9) 前記ビデオ・ファイルそれぞれの使用統計を監視する段階と、前記使用統計に応じて、ビデオ・ファイルのプレフィスを前記共用ライブラリから前記ローカル・キャッシュに転送する段階とを含む、上記(8)に記載の方法。

(10) 前記ビデオ・ファイルそれぞれの使用統計を監視する段階と、前記使用統計に応じて、ビデオ・ファイルを前記共用ライブラリから前記ローカル・キャッシュに転送する段階とを含む、上記(7)に記載の方法。

(11)要求に応じて、前記表示ステーションのうちの任意の1つによって、前記ローカル・キャッシュ内のビデオ・ファイルまたはビデオ・ファイル・プレフィスへの完全なアクセスを提供する段階を含む、上記(10)に記載の方法。

(12)要求されたファイル表示時間以前に、ビデオ・ファイルを前記共用ライブラリから前記ローカル・キャッシュに配送するスケジューリングする段階を含む、上記(7)に記載の方法。

[0030]

【発明の効果】図2ないし図5に記載したプロセスにより、ビデオ配布用の伝送手段として1つの広域ネットワークと複数のローカル・エリア・ネットワークを使用して、遠隔ビデオ・ライブラリから広く分散した多数のビデオ・ファイル・ユーザへの効率的で経済的なビデオ・ファイルの配布が実現されることは明らかである。

【図面の簡単な説明】

【図1】ビデオ配布を支援するために、広域ネットワークおよびローカル・エリア・ネットワークと、ローカル・エリア・ビデオ・キャッシュとを利用する、本発明によるビデオ配布システムの全体的ブロック図を示す。

【図2】本発明の3つの代替アクセス・アルゴリズムを示す、図1に示したビデオ配布管理システムの全体的フローチャートである。

【図3】図2に全体的に示したスケジューリング式ビデオ再生アルゴリズムの詳細なフローチャートを示す。

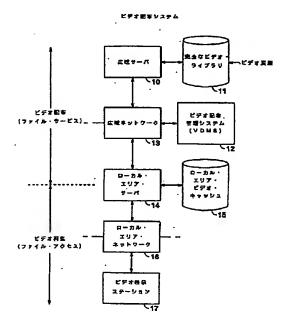
【図4】連続的なユーザ・アクセスと再生を維持ながら、ユーザ・アクセスのために、ビデオ・ファイルの残余部分の転送前にビデオ・ファイルの最初のプレフィス

が転送される、速度整合再生アルゴリズムの詳細なフロ ーチャートを示す。

【図5】ビデオのプレフィスのサイズを、図5のフロー

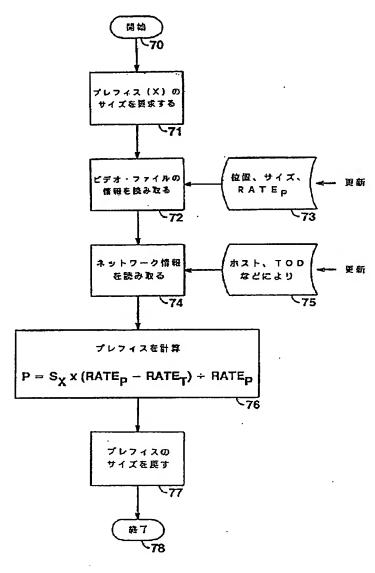
チャートにおけるそのプレフィスの転送前に決定するためのプレフィス計算アルゴリズムの詳細なフローチャートを示す。

【図1】



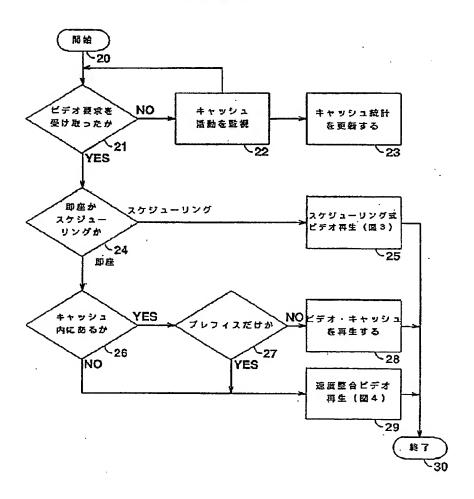
[図5]

プレフィス計算アルゴリズム

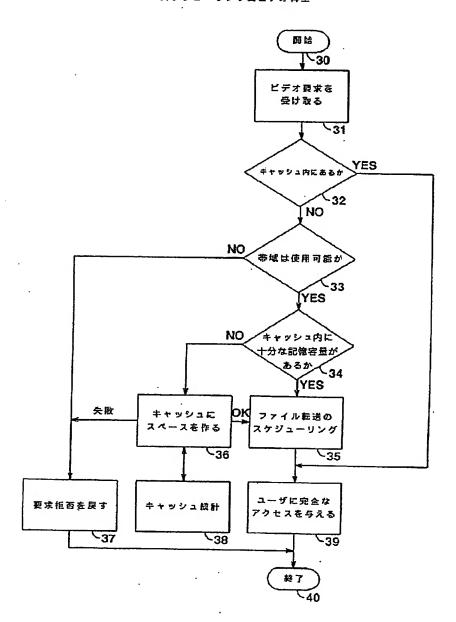


【図2】

ピデオ配布管理システム

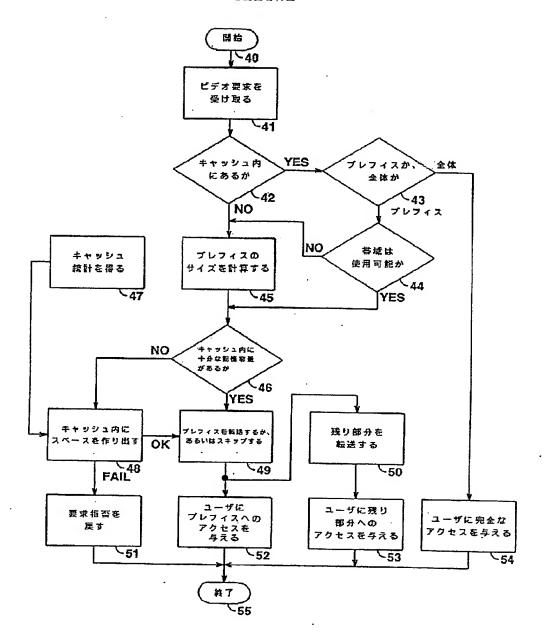


【図3】 スケジューリング式ビデオ再生



[図4]

速度整合再生



フロントページの続き

(72) 発明者 デーヴィッド・ビー・リンドクウィスト アメリカ合衆国27613 ノースカロライナ 州レイリー レーク・スプリングス・コー ト4001